







Aplicação de Criptografia Homomórfica na Mineração de Dados em Fluxos de Roteadores de Borda na Internet

Felipe M. F. Assis, Evandro L. C. Macedo, Luís Felipe M. de Moraes

XXIII Simpósio Brasileiro em Segurança da Informação e de Sistemas Computacionais XVII Workshop de Trabalhos de Iniciação Científica e de Graduação (WTICG)

Oportunidades e Desafios

- Grande quantidade de dados sendo gerada
 - Mais de 95 zettabytes em 2022¹
 - Oportunidade para Mineração de Dados

1 - Fonte: statista

Oportunidades e Desafios

- Grande quantidade de dados sendo gerada
 - Mais de 95 zettabytes em 2022¹
 - Oportunidade para Mineração de Dados
- Cresce a preocupação com privacidade
 - LGPD
 - Não se pode fazer Mineração de Dados indiscriminadamente

1 - Fonte: statista

Solução? Criptografia

- Criptografia homomórfica
 - Permite operações no conjunto cifrado
 - Funções de Encriptação e Decriptação são homomorfismos
 - \blacksquare E(x)+E(y)=E(x+y)

Solução? Criptografia

Criptografia homomórfica

- Permite operações no conjunto cifrado
- Funções de Encriptação e Decriptação são homomorfismos
 - \blacksquare E(x)+E(y)=E(x+y)

Criptografia de Limiar

- Chave privada distribuída por múltiplos participantes
 - Número mínimo necessário para decriptação!

Proposta

- Mineração de Dados por meio da Criptografia
 - Criação de Regras de Associação Distribuída
 - Conjunto de dados distribuído

Proposta

- Mineração de Dados por meio da Criptografia
 - Criação de Regras de Associação Distribuída
 - Conjunto de dados distribuído
- Três métodos criados!
 - Somente dois neste apresentação

Proposta

- Mineração de Dados por meio da Criptografia
 - Criação de Regras de Associação Distribuída
 - Conjunto de dados distribuído
- Três métodos criados!
 - Somente dois neste apresentação
- Validado em fluxos de roteadores de borda
 - Dados reais!

Regras de Associação

Quem viu, viu também:



Morango Orgânico 250g





Banana Maçã Orgânica 1kg





Limão Taiti Orgânico Bio Vida 500g





Melão Cantaloupe Orgânico 1kg

> R\$12,99 R\$12,99/Kg

Comprar

As regras são do tipo $S_1 \Rightarrow S_2$

As regras são do tipo S₁⇒S₂

$$Suporte_S = \frac{\textit{n\'umero de transa\'ç\~oes onde o conjunto S aparece}}{\textit{n\'umero total de transa\'ç\~oes}}$$

As regras são do tipo S₁⇒S₂

$$Suporte_S = \frac{n\'umero\ de\ transa\~c\~oes\ onde\ o\ conjunto\ S\ aparece}{n\'umero\ total\ de\ transa\~c\~oes}$$

$$Confian \zeta a_{S_1 \Rightarrow S_2} = \frac{Suporte_{S_1 \cup S_2}}{Suporte_{S_1}} = \frac{n^{\underline{o}} \ de \ transa \zeta \tilde{o} es \ onde \ S_1 \cup S_2 \ aparece}{n^{\underline{o}} \ de \ transa \zeta \tilde{o} es \ onde \ S_1 \ aparece}$$

Suporte em um Ambiente Distribuído

$$Suporte_S = \frac{\text{número de transações onde o conjunto S aparece}}{\text{número total de transações}} = \frac{\sum_{i=1}^{n} c_i}{\sum_{i=1}^{n} |DB_i|}$$

c_i : contagem de S do participante i

|DB_i| : tamanho da base de dados de i

s/100 : suporte mínimo escolhido

Suporte em um Ambiente Distribuído

$$Suporte_S = \frac{\text{n\'umero de transa\'ções onde o conjunto S aparece}}{\text{n\'umero total de transa\'ções}} = \frac{\sum_{i=1}^n c_i}{\sum_{i=1}^n |DB_i|}$$

c_i: contagem de S do participante i

|DB_i| : tamanho da base de dados de i

s/100 : suporte mínimo escolhido

$$Suporte_{S} \geq s/100$$

$$\frac{\sum_{i=1}^{n} c_{i}}{\sum_{i=1}^{n} |DB_{i}|} \geq s/100$$

$$100 \sum_{i=1}^{n} c_{i} \geq s \sum_{i=1}^{n} |DB_{i}|$$

$$\sum_{i=1}^{n} 100c_{i} - s|DB_{i}| \geq 0$$

Confiança em um Ambiente Distribuído

$$\text{Confiança}_{S_1 \Rightarrow S_2} = \frac{\mathbf{n}^0 \text{ de transações onde o conjunto } S_1 \cup S_2 \text{ aparece}}{\mathbf{n}^0 \text{ de transações onde o conjunto } S_1 \text{ aparece}} = \frac{\sum_{i=1}^n l_i}{\sum_{i=1}^n L_i}$$

I_i: contagem de S₁US₂ do participante i

L_i : I_i : contagem de S₁ do participante i

c/100 : confiança mínima escolhida

Confiança em um Ambiente Distribuído

$$\text{Confiança}_{S_1 \Rightarrow S_2} = \frac{\mathbf{n}^0 \text{ de transações onde o conjunto } S_1 \cup S_2 \text{ aparece}}{\mathbf{n}^0 \text{ de transações onde o conjunto } S_1 \text{ aparece}} = \frac{\sum_{i=1}^n l_i}{\sum_{i=1}^n L_i}$$

I_i: contagem de S₁US₂ do participante i

L_i : I_i : contagem de S₁ do participante i

c/100 : confiança mínima escolhida

Confiança
$$_{S_1 \Rightarrow S_2} \ge c/100$$

$$\frac{\sum_{i=1}^n l_i}{\sum_{i=1}^n L_i} \ge c/100$$

$$100 \sum_{i=1}^n l_i \ge c \sum_{i=1}^n L_i$$

$$\sum_{i=1}^n 100l_i - cL_i \ge 0$$

Métodos Propostos

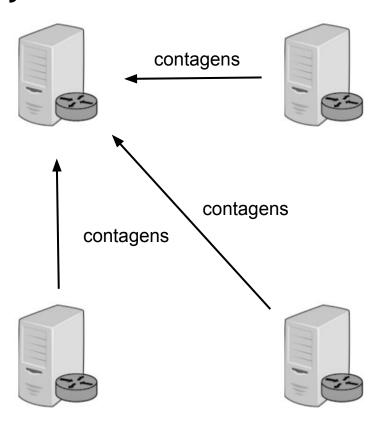
Usam OpenFHE

Esquema Brakerski-Fan-Vercautere (BFV)

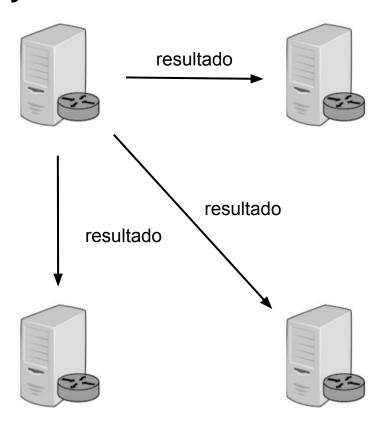
Mesma entrada e saída

- Entrada: frequência de cada conjunto
- Saída: Regras de Associação
- Método Padrão como base

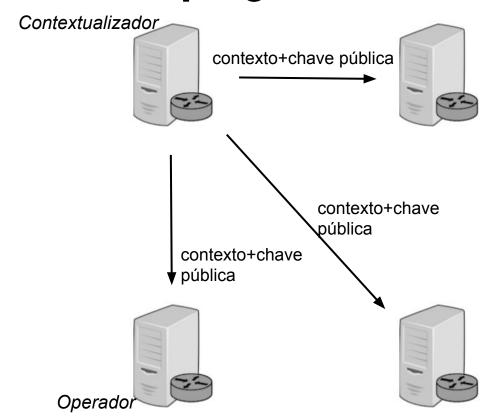
Comunicação no Método Padrão

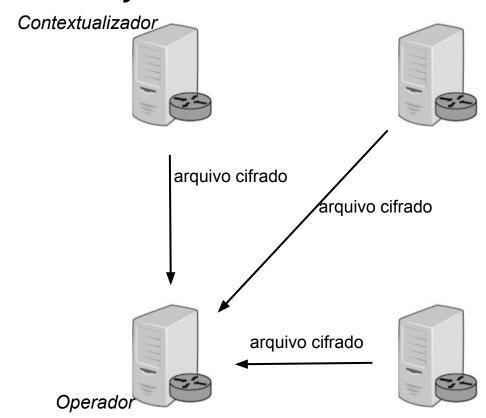


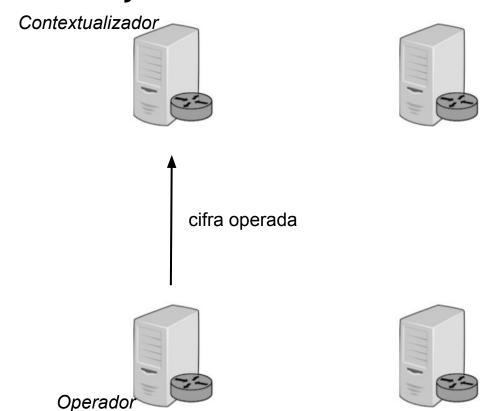
Comunicação no Método Padrão



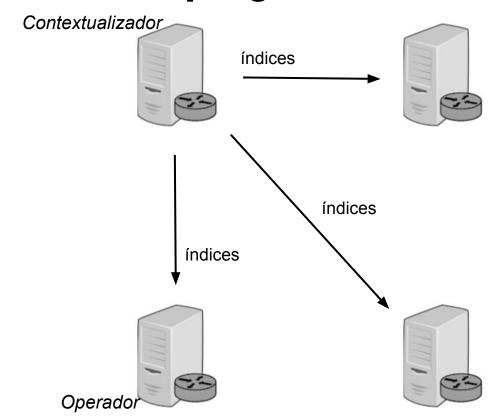
Método 1: Criptografia com Soma e Produto



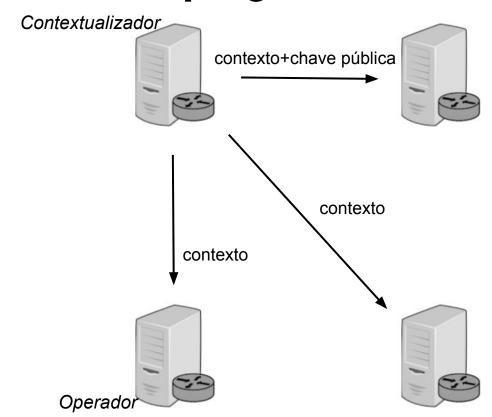


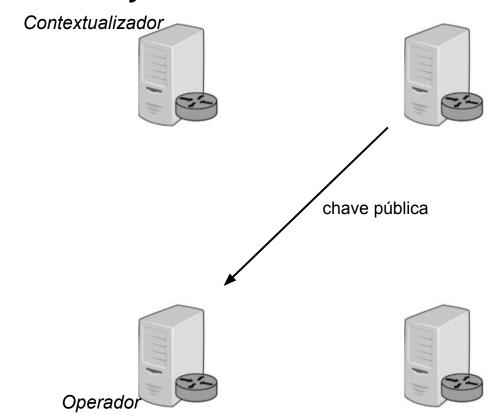


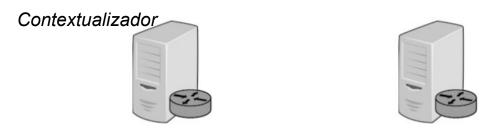
Método 1: Criptografia com Soma e Produto

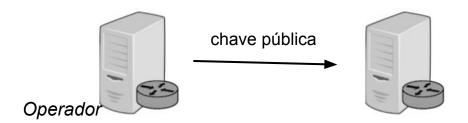


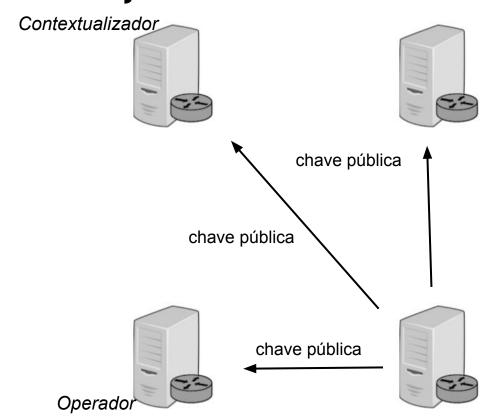
Método 2: Criptografia de Limiar com Soma

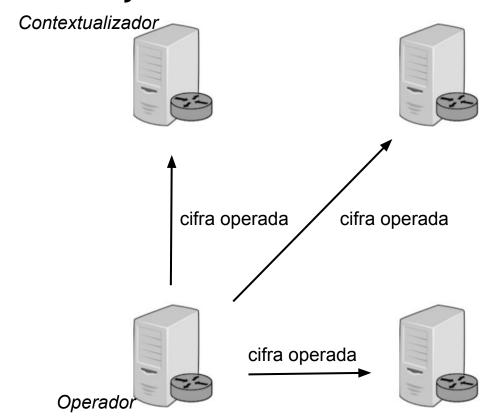


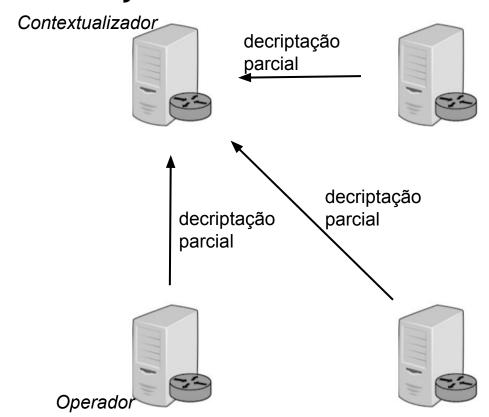












Dados Utilizados

- Testes utilizando fluxos de roteadores de borda da Rede-Rio
 - Mais de 20GB, em arquivos de 5 minutos
- Campos tratados e fluxos distribuídos em 4 conjuntos
 - Agrupar para Regras de Associação
 - Distribuir para simular ambiente distribuído

Resultados

- Nesta versão: apenas uma baseline
- Versão completa: comparação completa

Conclusão e Trabalhos Futuros

Métodos construídos com sucesso

- Formam a mesma saída que a padrão
- Proveem privacidade

Muito mais na versão final

- Mais um método, combinando os anteriores
- Maior análise de segurança
- Análise prática completa









Obrigado!

assis@ravel.ufrj.br evandro@ravel.ufrj.br moraes@ravel.ufrj.br